

# Nuevas Operaciones Binarias sobre los Conjuntos Borrosos de Tipo 2

Pablo Hernández<sup>1</sup>, Susana Cubillo<sup>2</sup>, Carmen Torres<sup>2</sup>

<sup>1</sup> Departamento de Matemática y Física,  
Univ. Nacional Experimental del Táchira (UNET),  
San Cristóbal, Táchira, Venezuela  
`pfernandezv@unet.edu.ve`

<sup>2</sup> Departamento de Matemática Aplicada,  
Univ. Politécnica de Madrid (UPM),  
28660 Boadilla del Monte, Madrid, España  
`{scubillo, ctorres}@fi.upm.es`

**Resumen** Walker et al. ([19], [20]) definieron dos familias de operaciones binarias sobre  $\mathbf{M}$  (conjunto de las funciones de  $[0,1]$  en  $[0,1]$ ), y determinaron que, bajo ciertas condiciones, estas operaciones son t-normas (normas triangulares) o t-conormas sobre  $\mathbf{L}$  (subconjunto de las funciones normales y convexas de  $\mathbf{M}$ ). En este trabajo se introducen dos operaciones binarias sobre  $\mathbf{M}$ , diferentes a las dadas por Walker et al., y se estudian varias propiedades de las mismas, con el objeto de deducir nuevas t-normas y t-conormas sobre  $\mathbf{L}$  y sobre  $\mathbf{M}$ .

**Palabras Clave:** Funciones de  $[0,1]$  en  $[0,1]$ , funciones normales y convexas, t-normas y t-conormas.

## 1. Introducción

Los conjuntos borrosos de tipo 2 (T2FSs) fueron introducidos por L.A. Zadeh en 1975 [22], como una extensión de los conjuntos borrosos de tipo 1 (FSs). Mientras que en estos últimos el grado de pertenencia de un elemento al conjunto viene determinado por un valor en el intervalo  $[0, 1]$ , en el caso de los T2FSs el grado de pertenencia de un elemento es un conjunto borroso en  $[0,1]$ , es decir, un T2FS queda determinado por una función de pertenencia  $\mu : X \rightarrow \mathbf{M}$ , donde  $\mathbf{M} = [0, 1]^{[0,1]}$  es el conjunto de las funciones de  $[0,1]$  en  $[0,1]$  (ver [11,13,14,19]). En este artículo se obtendrán resultados para los T2FSs con grados de pertenencia en  $\mathbf{M}$ , y también en el subconjunto  $\mathbf{L}$  de las funciones normales y convexas de  $\mathbf{M}$ .

Las normas triangulares (t-normas) fueron introducidas por Menger [12]; más tarde Schweizer y Sklar en [17,16] dieron la axiomática, usada actualmente, para definir t-normas. Debido a la estrecha conexión entre la teoría de los conjuntos borrosos y la teoría del orden (ver, por ejemplo, [5]), distintos autores han estudiado las t-normas sobre conjuntos parcialmente ordenados acotados (posets acotados), como por ejemplo en [3] y en [2]. En [15] se consideró la extensión

de las  $t$ -normas sobre retículos acotados exigiendo unos axiomas (en adelante se llamarán “axiomas básicos”), que coinciden con los dados en [3] y [2].

En [4] se extendieron las definiciones de  $t$ -norma y  $t$ -conorma a los conjuntos borrosos intervalo valorado (IVFSs), pero se agregaron otras restricciones o propiedades a los axiomas básicos, estableciendo los “axiomas restrictivos”. Posteriormente, en [19,20] los autores extendieron estos axiomas a los T2FSs, y presentaron dos familias de operaciones binarias sobre  $\mathbf{M}$ , determinando que, bajo ciertas condiciones, son  $t_p$ -normas y  $t_p$ -conormas ( $t$ -normas y  $t$ -conormas según los axiomas restrictivos) sobre  $\mathbf{L}$ . El objetivo de este artículo es la introducción de dos operaciones binarias sobre  $\mathbf{M}$ , diferentes a las presentadas en [19,20], y el estudio de sus propiedades, para determinar si son  $t_p$ -norma o  $t_p$ -conorma sobre  $\mathbf{L}$  y sobre  $\mathbf{M}$ .

El artículo se organiza como sigue: en la Sección 2 se recuerdan algunas definiciones y propiedades de los FSs, IVFs y T2FSs; se exponen los antecedentes relacionados con las  $t$ -normas y  $t$ -conormas sobre los mismos, y se presentan los axiomas básicos y restrictivos. En la Sección 3 se presentan las operaciones  $\odot$  y  $\oplus$  (ver Definición 12), y se estudia si satisfacen cada uno de los axiomas de  $t_p$ -norma y  $t_p$ -conorma, respectivamente, sobre  $\mathbf{L}$  y sobre  $\mathbf{M}$ . Esto nos permitirá proponer nuevas operaciones que resultarán ser  $t$ -norma y  $t$ -conorma sobre  $\mathbf{L}$ , y sobre  $\mathbf{M}$ .

La última sección está dedicada a exponer algunas conclusiones.

## 2. Preliminares

En todo el trabajo se denotará por  $X$  un conjunto no vacío que representará el universo de discurso. Además,  $\leq$  denotará la relación de orden en el retículo de los números reales.

### 2.1. Varios Tipos de Conjuntos Borrosos

**Definición 1.** ([21]) *Un conjunto borroso de tipo 1 (FS),  $A$ , queda caracterizado por una función de pertenencia  $\mu_A$ .*

$$\mu_A : X \rightarrow [0, 1],$$

donde  $\mu_A(x)$  es el grado de pertenencia de un elemento  $x \in X$  al conjunto  $A$ .

**Definición 2.** ([1,18]) *Un conjunto borroso intervalo valorado (IVFS),  $A$ , queda caracterizado por una función de pertenencia  $\sigma_A$ ,*

$$\sigma_A : X \rightarrow I = \{[a, b] : 0 \leq a \leq b \leq 1\}.$$

De esta manera, el grado de pertenencia de un elemento  $x \in X$  al conjunto  $A$  es un intervalo en  $[0, 1]$ .

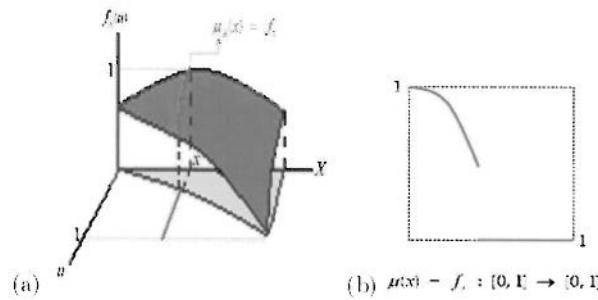
**Definición 3.** ([13,14]) Un conjunto borroso de tipo 2 (T2FS),  $A$ , queda caracterizado por una función de pertenencia:

$$\mu_A : X \rightarrow \mathbf{M} = [0, 1]^{[0, 1]} = \text{Map}([0, 1], [0, 1]).$$

Esto es,  $\mu_A(x)$  es un conjunto borroso en el intervalo  $[0, 1]$ , y es el grado de pertenencia de un elemento  $x \in X$  al conjunto  $A$ . Por tanto,

$$\mu_A(x) = f_x, \quad \text{donde} \quad f_x : [0, 1] \rightarrow [0, 1].$$

Se denota por  $F_2(X)$  al conjunto de todos los conjuntos borrosos de tipo 2 sobre  $X$ .



**Figura 1.** (a) Ejemplo de un T2FS, y (b) Ejemplo de un grado de pertenencia al T2FS.

**Definición 4.** ([19]) Sea  $a \in [0, 1]$ . La función característica de  $a$  es  $\mathbf{a} : [0, 1] \rightarrow [0, 1]$ , donde

$$\mathbf{a}(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x = a \\ 0 & \text{si } x \neq a \end{cases}$$

Sea  $\mathbf{J} \subset \mathbf{M}$  el conjunto de todas las funciones características de los elementos en  $[0, 1]$ . Es decir,  $\mathbf{J} = \{\mathbf{a} : [0, 1] \rightarrow [0, 1] : a \in [0, 1]\}$ . Hay un isomorfismo (de orden) entre  $(\mathbf{J}, \sqsubseteq)$ , ver Definición 7, y el intervalo  $([0, 1], \leq)$ , que es el conjunto de los valores de pertenencia de los conjuntos borrosos.

**Definición 5.** ([19]) Sea  $[a, b] \subseteq [0, 1]$ . La función característica de  $[a, b]$  es  $\mathbf{[a,b]} : [0, 1] \rightarrow [0, 1]$ , donde

$$\mathbf{[a,b]}(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \in [a, b] \\ 0 & \text{si } x \notin [a, b] \end{cases}$$

Sea  $\mathbf{K} \subset \mathbf{M}$  el conjunto de todas las funciones características de los subintervalos de  $[0, 1]$ . Además, existe un isomorfismo (de orden) entre  $(\mathbf{K}, \sqsubseteq)$  y el conjunto de los valores de pertenencia de los IVFSs.

En [19], se justifica que las operaciones sobre  $Map(X, \mathbf{M})$  se pueden definir de forma natural a partir de las operaciones sobre  $\mathbf{M}$ , verificando las mismas propiedades. Por tanto, en este artículo trabajaremos en  $\mathbf{M}$  ya que todos los resultados se pueden extender directa y fácilmente a  $Map(X, \mathbf{M})$ , conjunto de las funciones de pertenencia de los elementos de  $F_2(X)$ .

**Definición 6.** ([7,19]) En  $\mathbf{M}$  se definen las operaciones  $\sqcup$  (unión),  $\sqcap$  (intersección),  $\neg$  y los elementos 0 y 1 de la siguiente forma:

$$\begin{aligned}(f \sqcup g)(x) &= \sup\{f(y) \wedge g(z) : y \vee z = x\}, \\(f \sqcap g)(x) &= \sup\{f(y) \wedge g(z) : y \wedge z = x\}, \\ \neg f(x) &= \sup\{f(y) : 1 - y = x\} = f(1 - x), \\ 0(x) &= \begin{cases} 1 & \text{si } x = 0 \\ 0 & \text{si } x \neq 0 \end{cases}, \quad 1(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x = 1 \\ 0 & \text{si } x \neq 1. \end{cases}\end{aligned}$$

donde  $\vee$  y  $\wedge$  son las operaciones máximo y mínimo, respectivamente, en el retículo  $[0, 1]$ . Obsérvese que 0 y 1 son precisamente las funciones características de 0 y 1, respectivamente.

Es fácil probar que  $\sqcup$  y  $\sqcap$  son idempotentes ( $f \sqcap f = f$  y  $f \sqcup f = f$ , para todo  $f \in \mathbf{M}$ ) y satisfacen las leyes de De Morgan respecto a la operación dada  $\neg$ , pero  $\mathbf{M} = (\mathbf{M}, \sqcup, \sqcap, \neg, 0, 1)$  no tiene estructura de retículo, ya que no se cumple la ley de absorción [7,19]. Por otra parte, las operaciones  $\sqcup$  y  $\sqcap$  cumplen las propiedades requeridas para definir, cada una de ellas, un orden parcial sobre  $\mathbf{M}$ .

**Definición 7.** ([14,19]) En  $\mathbf{M}$  se definen los dos órdenes parciales siguientes:

$$f \sqsubseteq g \text{ si } f \sqcap g = f; \quad f \preceq g \text{ si } f \sqcup g = g.$$

En general, estos dos órdenes no coinciden [14,19].  $f \sqcap 1 = f$ , lo cual implica que  $f \sqsubseteq 1$ ,  $\forall f \in \mathbf{M}$  ([19]), es decir, 1 es el mayor elemento del orden parcial  $\sqsubseteq$ . Por otra parte,  $0 \sqcup f = f$ , por tanto  $0 \preceq f$ ,  $\forall f \in \mathbf{M}$  ([19]), esto es 0 es el menor elemento del orden parcial  $\preceq$ . Además, la función constante  $g = 0$  ( $g(x) = 0$ ,  $\forall x \in [0, 1]$ ) es el menor y mayor elemento de  $\sqsubseteq$  y  $\preceq$ , respectivamente.

Con el fin de facilitar las operaciones sobre  $\mathbf{M}$ , en trabajos anteriores se dieron la Definición y Teorema siguientes:

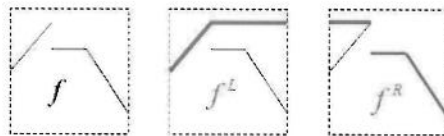
**Definición 8.** ([7,19]) Si  $f \in \mathbf{M}$ , se definen  $f^L, f^R \in \mathbf{M}$  como

$$f^L(x) = \sup\{f(y) : y \leq x\}, \quad f^R(x) = \sup\{f(y) : y \geq x\}.$$

$f^L$  y  $f^R$  son monótonas creciente y decreciente, respectivamente. A partir de  $f^L$  y  $f^R$ , se estableció el siguiente resultado.

**Teorema 1.** ([19]) Para todo  $f, g \in \mathbf{M}$ , se tiene:

$$f \sqsubseteq g \Leftrightarrow (f^R \wedge g) \leq f \leq g^R, \quad f \preceq g \Leftrightarrow (g^L \wedge f) \leq g \leq f^L.$$



**Figura 2.** Ejemplos de  $f^L$  y  $f^R$ .

Es fácil comprobar que la función característica de un intervalo  $[a, b]$  es  $[a, b] = a^L \wedge b^R$  (ver [19]).

A continuación se considerará  $\mathbf{L}$ , subconjunto de las funciones normales y convexas de  $\mathbf{M}$ , ya que en este conjunto se va a tener una estructura de retículo acotado y completo, lo que va a permitir construir t-normas y t-conormas de forma adecuada. Recordemos que:

**Definición 9.** Una función  $f \in \mathbf{M}$  es normal si  $\sup\{f(x) : x \in [0, 1]\} = 1$ .

Sea  $\mathbf{N}$  el conjunto de todas las funciones normales en  $\mathbf{M}$ . Obsérvese que dada  $f \in \mathbf{M}$ , se tiene que  $f \in \mathbf{N}$  si y sólo si  $f^L \vee f^R = 1$ , donde 1 es la función tal que  $f(x) = 1$ , para todo  $x \in [0, 1]$ .

**Definición 10.** Una función  $f \in \mathbf{M}$  es convexa, si para cualquier  $x \leq y \leq z$ , se cumple que  $f(y) \geq f(x) \wedge f(z)$ .

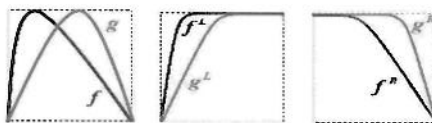
Sea  $\mathbf{C}$  el conjunto de todas las funciones convexas en  $\mathbf{M}$ . Obsérvese que si  $f \in \mathbf{M}$ , entonces  $f \in \mathbf{C}$  si y sólo si  $f = f^L \wedge f^R$ .

El conjunto de todas las funciones normales y convexas de  $\mathbf{M}$  será denotado por  $\mathbf{L}$ . El álgebra  $\mathbf{L} = (\mathbf{L}, \sqcup, \sqcap, \neg, 0, 1)$  es un subálgebra de  $\mathbf{M}$ . En  $\mathbf{L}$ , los órdenes parciales  $\sqsubseteq$  and  $\preceq$  coinciden, y  $\mathbf{L}$  es un retículo acotado (0 y 1 son el mínimo y el máximo, respectivamente) y completo (ver [6,7,14,19]). Además, es evidente que  $\mathbf{J} \subset \mathbf{K} \subset \mathbf{L} \subset \mathbf{M}$ .

La siguiente caracterización nos ayudará a establecer nuevos resultados:

**Teorema 2.** ([6,7]) Sean  $f, g \in \mathbf{L}$ .  $f \sqsubseteq g$  si y sólo si

$$g^L \leq f^L \quad \text{y} \quad f^R \leq g^R.$$



**Figura 3.** Ejemplo donde  $f \sqsubseteq g$ .

## 2.2. T-normas y T-conormas

Recordemos que una  $t$ -norma ([10]) es una operación binaria  $T : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ , conmutativa, asociativa, creciente en cada argumento, y con elemento neutro 1. Además, una  $t$ -conorma es una operación binaria  $S : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ , conmutativa, asociativa, creciente en cada argumento, y con elemento neutro 0. Definiciones similares se aplican para los retículos acotados. En [4,20] se extendió esta definición a los IVFSs y a los T2FSs, añadiendo algunos axiomas que reflejan algunas propiedades deseables. Por ejemplo, como  $\mathbf{J} \subset \mathbf{K} \subset \mathbf{L}$ , parece razonable exigir que las  $t$ -normas sobre  $\mathbf{L}$  sean cerradas sobre  $\mathbf{J}$  y sobre  $\mathbf{K}$ . Además, debido a que las  $t$ -normas sobre los IVFSs satisfacen  $T([1, 1], [a, b]) = [a, b]$  y  $T([0, 0], [a, b]) = [0, 0]$ , entonces, por analogía, se requiere que  $T([0, 1], [a, b]) = [0, b]$ . De esta manera se establecieron los siguientes “axiomas restrictivos”:

**Definición 11.** ([20]) La operación binaria  $T : \mathbf{L}^2 \rightarrow \mathbf{L}$  es una  $t_r$ -norma (según los axiomas restrictivos) sobre  $\mathbf{L}$  si:

1.  $T$  es conmutativa.
2.  $T$  es asociativa.
3.  $T(f, 1) = f$  para cualquier  $f \in \mathbf{L}$  (elemento neutro).
4. Sean  $f, g, h \in \mathbf{L}$  tal que  $g \sqsubseteq h$ , entonces  $T(f, g) \sqsubseteq T(f, h)$  (creciente en cada argumento).
5.  $T([0, 1], [a, b]) = [0, b]$ .
6.  $T$  es cerrada en  $\mathbf{J}$ .
7.  $T$  es cerrada en  $\mathbf{K}$ .

De forma similar, una operación binaria  $S : \mathbf{L}^2 \rightarrow \mathbf{L}$  es una  $t_r$ -conorma si satisface: los axiomas 1, 2, 4, 6 y 7 de la  $t_r$ -norma; el axioma 3':  $S(f, 0) = f$ ; y el axioma 5':  $S([0, 1], [a, b]) = [a, 1]$ . Los axiomas 1, 2, 3 y 4, son llamados “axiomas básicos”, y la operación que satisface dichos axiomas será denominada simplemente  $t$ -norma o  $t$ -conorma, según sea el caso.

## 3. T-normas y T-conormas sobre $\mathbf{L}$

En [18,19,20] se demostró que las operaciones  $\sqcap$  y  $\sqcup$  son  $t_r$ -norma y  $t_r$ -conorma, respectivamente, sobre  $\mathbf{L}$ . Además se introdujeron dos nuevas familias de operaciones sobre  $\mathbf{M}$ ,  $\blacktriangle$  y  $\blacktriangledown$ , obteniendo que son  $t_r$ -norma y  $t_r$ -conorma, respectivamente, sobre  $\mathbf{L}$ .

$$(f \blacktriangle g)(x) = \sup\{f(y) \wedge g(z) : y \Delta z = x\},$$

$$(f \blacktriangledown g)(x) = \sup\{f(y) \wedge g(z) : y \nabla z = x\},$$

donde  $\Delta$  y  $\nabla$  son, respectivamente,  $t$ -norma y  $t$ -conorma continuas sobre  $[0, 1]$ .

Los autores no estudiaron si  $\blacktriangle$  y  $\blacktriangledown$ , verifican los axiomas básicos sobre  $\mathbf{M}$ , respecto a cada orden parcial.

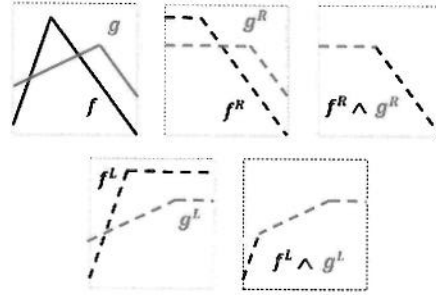
Observemos que si  $\Delta = \wedge$  y  $\nabla = \vee$ , entonces  $\blacktriangle = \sqcap$  y  $\blacktriangledown = \sqcup$ .

Posteriormente, [8,9] presentaron dos familias de operaciones binarias sobre  $\mathbf{M}$ , más generales que  $\blacktriangle$  y  $\blacktriangledown$ , ya que por  $\wedge$  consideraron cualquier operación binaria sobre  $[0,1]$ , y determinaron que, bajo ciertas condiciones, una familia de operaciones es t-norma sobre  $(\mathbf{M}, \sqsubseteq)$  y la otra es t-conorma sobre  $(\mathbf{M}, \preceq)$ .

A continuación se introducen dos operaciones sobre  $\mathbf{M}$ , que no se obtienen (ver Observaciones 1 y 2) con las fórmulas para  $\blacktriangle$  y  $\blacktriangledown$ , y se analiza si satisfacen cada uno de los axiomas restrictivos.

**Definición 12.** Para todo  $f, g \in \mathbf{M}$  se definen las operaciones binarias

$$f \odot g = f^R \wedge g^R, \quad f \circledast g = f^L \wedge g^L.$$



**Figura 4.** Ejemplos de las operaciones  $\odot$  y  $\circledast$ .

De acuerdo a [19],  $f^R \wedge g^R = f^R \sqcap g^R = f^R \sqcap g = f \sqcap g^R = (f \sqcap g)^R$ , y  $f^L \wedge g^L = f^L \sqcup g^L = f^L \sqcup g = f \sqcup g^L = (f \sqcup g)^L$ , por tanto,  $\forall f, g \in \mathbf{M}$

$$f \odot g = f^R \sqcap g^R = f \sqcap g^R = f^R \sqcap g = (f \sqcap g)^R,$$

$$f \circledast g = f^L \sqcup g^L = f \sqcup g^L = f^L \sqcup g = (f \sqcup g)^L.$$

Por otra parte, es fácil comprobar que  $\odot$  y  $\circledast$  son monótonas decreciente y creciente, respectivamente. Por tanto,

$$(f \odot g)^R = (f^R \wedge g^R)^R = (f^R \wedge g^R) = f \odot g,$$

$$(f \circledast g)^L = (f^L \wedge g^L)^L = (f^L \wedge g^L) = f \circledast g.$$

**Proposición 1.**  $\odot$  y  $\circledast$  son conmutativas y asociativas, sobre  $\mathbf{M}$ .

El siguiente lema nos permite deducir que 1 y 0 no son elementos neutros de  $\odot$  y  $\circledast$ , respectivamente.

**Lema 1.**  $\forall f \in \mathbf{M}$ ,

$$f \odot 1 = f^R, \quad f \circledast 0 = f^L.$$

Del siguiente lema se deduce que  $\bar{0}$  y  $\bar{1}$  no son elementos absorbentes de  $\odot$  y  $\otimes$ , respectivamente, sobre  $\mathbf{M}$ . No obstante, si lo son sobre  $\mathbf{N}$ , como se puede ver en el Corolario 1.

**Lema 2.**  $\forall f \in \mathbf{M}$ .

$$f \odot \bar{0} = f^R \wedge \bar{0}, \quad f \otimes \bar{1} = f^L \wedge \bar{1}.$$

**Corolario 1.** Si  $f \in \mathbf{N}$ , entonces

$$f \odot \bar{0} = \bar{0}, \quad f \otimes \bar{1} = \bar{1}.$$

*Observación 1.* En [19], se obtuvo que  $\bar{1}$  y  $\bar{0}$  son los elementos neutros de  $\blacktriangle$  y  $\blacktriangledown$ , respectivamente, en  $\mathbf{M}$ . Sin embargo, considerando el Lema 1 y el Corolario 1, basta tomar un  $f \in \mathbf{L}$ , tal que  $f \neq f^R$  y  $f \neq f^L$  (por ejemplo,  $f(x) = 1 - 4(x - 0.5)^2$ ,  $x \in [0, 1]$ ) para comprobar que  $\bar{1}$  y  $\bar{0}$  no son elementos neutros para las operaciones  $\odot$  y  $\otimes$ , sobre  $\mathbf{L}$ , y por tanto, tampoco sobre  $\mathbf{M}$ . En consecuencia, esto es suficiente para asegurar que  $\odot$  y  $\otimes$  no se obtienen con las fórmulas para  $\blacktriangle$  y  $\blacktriangledown$ , sobre  $\mathbf{L}$ , y por tanto, tampoco sobre  $\mathbf{M}$ .

Analicemos las leyes distributivas respecto a  $\sqcap$  y  $\sqcup$ .

**Proposición 2.**  $\forall f, g, h \in \mathbf{M}$  se cumple que

$$f \odot (g \sqcap h) = (f \odot g) \sqcap (f \odot h), \quad f \otimes (g \sqcup h) = (f \otimes g) \sqcup (f \otimes h).$$

Analicemos si las operaciones  $\odot$  y  $\otimes$  son crecientes en cada argumento, respecto a los órdenes parciales  $\sqsubseteq$  y  $\preceq$ , respectivamente.

**Proposición 3.** Sean  $f, g, h \in \mathbf{M}$ . Se cumple que

$$\text{Si } g \sqsubseteq h \Rightarrow (f \odot g) = (g \odot f) \sqsubseteq (f \odot h) = (h \odot f).$$

$$\text{Si } g \preceq h \Rightarrow (f \otimes g) = (g \otimes f) \preceq (f \otimes h) = (h \otimes f).$$

**Proposición 4.** Sean  $f, g \in \mathbf{M}$ , entonces

$$(f \odot g) \in \mathbf{C}, \quad (f \otimes g) \in \mathbf{C}.$$

**Proposición 5.**  $\odot$  y  $\otimes$  son cerradas en  $\mathbf{N}$ , y en  $\mathbf{L}$ .

**Corolario 2.**  $\odot$  y  $\otimes$  son crecientes en cada argumento en el retículo  $(\mathbf{L}, \sqsubseteq)$ .

Los siguientes resultados proporcionan algunas propiedades de  $\odot$  y  $\otimes$  en los conjuntos  $\mathbf{J}$  y  $\mathbf{K}$ .

**Proposición 6.** Sean  $a, b, c, d \in [0, 1]$ , tal que  $a \leq b$  y  $c \leq d$ , entonces

$$[a, b] \odot [c, d] = [0, e], \quad e = b \wedge d, \quad [a, b] \otimes [c, d] = [f, 1], \quad f = a \vee c.$$

Es decir,  $\odot$  y  $\otimes$  son cerradas en  $\mathbf{K}$ .



**Corolario 3.**  $\odot$  y  $\otimes$  no son cerradas en  $\mathbf{J}$ .

*Observación 2.*  $\blacktriangle$  y  $\blacktriangledown$  son cerradas en  $\mathbf{J}$ , por tanto el Corolario 3 también justifica que  $\odot$  y  $\otimes$  no se obtienen de  $\blacktriangle$  y  $\blacktriangledown$ , sobre  $\mathbf{L}$ , ni sobre  $\mathbf{M}$ .

**Corolario 4.** Sean  $a, b \in [0, 1]$ , tal que  $a \leq b$ , entonces

$$[0, 1] \odot [a, b] = [0, b] \quad , \quad [0, 1] \otimes [a, b] = [a, 1] \quad .$$

*Observación 3.* Las operaciones  $\odot$  y  $\otimes$ , no satisfacen los axiomas correspondientes al elemento neutro y la clausura en  $\mathbf{J}$ , sin embargo, verifican todos los demás axiomas de  $t_r$ -norma y  $t_r$ -conorma, respectivamente, sobre  $\mathbf{L}$ .

**Proposición 7.** Sean las operaciones binarias

$$f \odot g = \begin{cases} f & \text{si } g = 1 \\ g & \text{si } f = 1 \\ f \odot g & \text{en otro caso} \end{cases} \quad , \quad f \otimes g = \begin{cases} f & \text{si } g = 0 \\ g & \text{si } f = 0 \\ f \otimes g & \text{en otro caso} \end{cases} \quad ,$$

para todo  $f, g \in \mathbf{M}$ . Entonces,  $\odot$  es una  $t$ -norma sobre  $(\mathbf{M}, \sqsubseteq)$ . No satisface la clausura en  $\mathbf{J}$ , pero, verifica todos los demás axiomas de  $t_r$ -norma sobre  $\mathbf{L}$ , por tanto es una  $t$ -norma sobre  $\mathbf{L}$ . Además, 0 es el elemento absorbente de  $\odot$  en  $\mathbf{L}$ . De forma similar,  $\otimes$  es una  $t$ -conorma sobre  $(\mathbf{M}, \preceq)$ . No satisface la clausura en  $\mathbf{J}$ , pero, verifica todos los demás axiomas de  $t_r$ -conorma sobre  $\mathbf{L}$ , por tanto es una  $t$ -conorma sobre  $\mathbf{L}$ . Además, 1 es el elemento absorbente de  $\otimes$  en  $\mathbf{L}$ .

*Observación 4.* Si  $f, g \in \mathbf{J}$ , tal que  $f \neq 1 \neq g$  y  $f \neq 0 \neq g$ , entonces  $\odot = \odot$  y  $\otimes = \otimes$ , y por tanto, de acuerdo a la Observación 2,  $\odot$  y  $\otimes$  no se obtienen de las fórmulas de  $\blacktriangle$  y  $\blacktriangledown$ , sobre  $\mathbf{L}$ , ni sobre  $\mathbf{M}$ .

## 4. Conclusiones

En este trabajo se han introducido las operaciones binarias  $\odot$  y  $\otimes$ , diferentes a las definidas en [19]. Se ha analizado si dichas operaciones satisfacen cada uno de los axiomas de  $t_r$ -norma y  $t_r$ -conorma sobre  $\mathbf{L}$  y sobre  $\mathbf{M}$ .

A partir de  $\odot$  y  $\otimes$  se han obtenido las operaciones binarias  $\odot$  y  $\otimes$ , que han resultado ser, respectivamente,  $t$ -norma sobre  $\mathbf{L}$  y sobre  $(\mathbf{M}, \sqsubseteq)$ , y  $t$ -conorma sobre  $\mathbf{L}$  y sobre  $(\mathbf{M}, \preceq)$ . Se ha demostrado que estas últimas operaciones verifican todos los axiomas de  $t_r$ -norma y  $t_r$ -conorma, respectivamente, sobre  $\mathbf{L}$ , excepto la clausura sobre  $\mathbf{J}$ .

**Agradecimientos.** Este trabajo ha sido financiado parcialmente por la CICYT (España) proyecto TIN2011-29827-C02-01, UPM-CAM, FONACIT (Venezuela) y UNET (Venezuela).

## Referencias

1. Bustince, H., Barronechea, E., Pagola, M.: Generation of interval-valued fuzzy and Atanassov's intuitionistic fuzzy connectives from fuzzy connectives and from  $K_\alpha$  operators. Laws for conjunctions and disjunctions. *Amplitude, Internat. J. Intell. Systems*, 23, 680–714 (2008).
2. De Baets, B., Mesiar, R.: Triangular norms on product lattices. *Fuzzy Sets and Systems*, 104, 61–75 (1999).
3. De Cooman, G., Kerre, E.: Order norms on bounded partially ordered sets. *Journal Fuzzy Mathematics*, 2, 281–310 (1994).
4. Gehrke, M., Walker, C., Walker, E.: Some comments on interval-valued fuzzy sets. *Internat. J. Intell. Systems*, 11, 751–759 (1996).
5. Goguen, J.: *L-Fuzzy Sets*. *J. Math. Anal. Appl.* 18(1), 623–668 (1967).
6. Harding, J., Walker, C., Walker, E.: Convex normal functions revisited. *Fuzzy Sets and Systems*, 161, 1343–1349 (2010).
7. Harding, J., Walker, C., Walker, E.: Lattices of convex normal functions. *Fuzzy Sets and Systems*, 159, 1061–1071 (2008).
8. Hernández, P., Cubillo, S., Torres, C.: Negations on type-2 fuzzy sets. *Fuzzy Sets and Systems*, en revisión.
9. Hernández, P., Cubillo, S., Torres, C.: About t-norms on type-2 fuzzy sets. In: 8th Conference of the European Society for Fuzzy Logic and Technology, EUSFLAT 2013. Aceptado, por aparecer.
10. Klement, P., Mesiar, R., Pap, E.: *Triangular Norms*. Kluwer Academic Publishers, Dordrecht, The Netherlands (2000).
11. Mendel, J., Jhon, R.: Type-2 fuzzy sets made Simple. *IEEE Trans. Fuzzy Systems*, 10(2), 117–127 (2002).
12. Menger, K.: Statical metrics. *Proc. Nat. Acad. Sci. U.S.A.*, 37, 535–537 (1942).
13. Mizumoto, M., Tanaka, K.: Fuzzy sets of type-2 under algebraic product and algebraic sum. *Fuzzy Sets and Systems*, 5, 277–290 (1981).
14. Mizumoto, M., Tanaka, K.: Some properties of fuzzy sets of type-2. *Inf. Control*, 31, 312–340 (1976).
15. Ray, S.: Representation of a Boolean algebra by its triangular norms. *Mathware and Soft Computing*, 4, 63–68 (1997).
16. Schweizer, B., Sklar, A.: Associative functions and statistical triangle inequalities. *Publ. Math.*, 8, 169–186 (1961).
17. Schweizer, B., Sklar, A.: Statistical metric spaces. *Pacific J. Math.*, 10, 313–334 (1960).
18. Walker, C., Walker, E.: Some general comments on fuzzy sets of type-2. *Internat. J. Intell. Systems*, 24, 62–75 (2009).
19. Walker, C., Walker, E.: The algebra of fuzzy truth values. *Fuzzy Sets and Systems*, 149, 309–347 (2005).
20. Walker, C., Walker, E.: T-norms for type-2 fuzzy sets. In: *Proc. Internat. Conf. on Fuzzy Systems IEEE 2006*, pp. 1235–1239, July 16–21, Vancouver (Canadá) (2006).
21. Zadeh, L.: Fuzzy sets. *Inf. Control*, 20, 301–312 (1965).
22. Zadeh, L.: The concept of a linguistic variable and its application to approximate reasoning. *Inf. Sci.*, 8, 199–249 (1975).